



PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: **09034822 A**(43) Date of publication of application: **07.02.97**

(51) Int. Cl.

G06F 13/00**G06F 15/00**(21) Application number: **07183907**(71) Applicant: **FUJI XEROX CO LTD**(22) Date of filing: **20.07.95**(72) Inventor: **YAMAUCHI HIROSHI****(54) VERIFICATION INFORMATION MANAGEMENT EQUIPMENT**

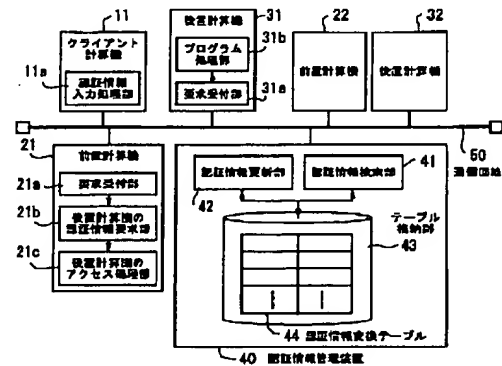
the verification information conversion table 44 when the client computer has not made user registration.

(57) Abstract:

COPYRIGHT: (C)1997,JPO

PROBLEM TO BE SOLVED: To eliminate the need for input of each verification information in the case of access to a post-stage computer being other server computer from a client computer via a pre-stage computer being a server computer.

SOLUTION: A verification information management equipment 40 conducts altogether the management of verification information having been conducted by each server computer. The equipment has a table storage section 43 storing a verification information conversion table 44 for a post-computer and verification information of each server computer. Furthermore, the equipment has a verification information retrieval section 41 that retrieves the verification information conversion table 44 in response to a request from the pre-stage computer to read verification information out of the post-stage computer 21 and sends the information to the pre-stage computer requesting the transmission of information. Moreover, the equipment has a verification information update section 42 that registers the verification information given by a client computer to



| (51) Int.Cl. ⁸ | 識別記号 | 片内整理番号 | F I | 技術表示箇所 |
|---------------------------|-------|---------|---------------|---------|
| G 0 6 F 13/00 | 3 5 7 | 9460-5E | G 0 6 F 13/00 | 3 5 7 Z |
| 15/00 | 3 3 0 | 9364-5L | 15/00 | 3 3 0 A |

審査請求 未請求 請求項の数 1 O L (全 9 頁)

(21) 出願番号 特願平7-183907

(22) 出願日 平成7年(1995)7月20日

(71) 出願人 000005496

富士ゼロックス株式会社

東京都港区赤坂二丁目17番22号

(72) 発明者 山内 博史

神奈川県川崎市高津区坂戸3丁目2番1号

K S P R & D ビジネスパークビル 富

士ゼロックス株式会社内

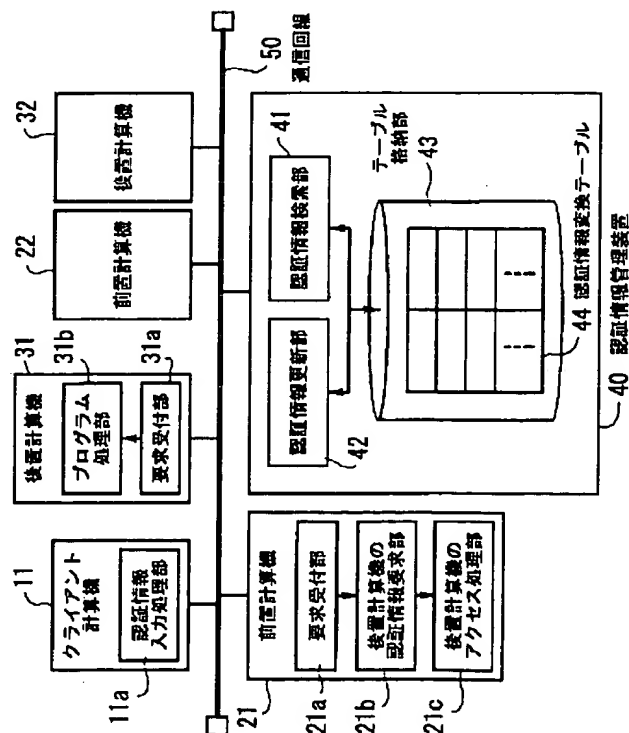
(74) 代理人 弁理士 服部 毅巖

(54) 【発明の名称】 認証情報管理装置

(57) 【要約】

【目的】 クライアント計算機からあるサーバ計算機である前置計算機21を介した別のサーバ計算機である後置計算機31へのアクセス時に、それぞれの認証情報の入力が必要ないようにする。

【構成】 サーバ計算機が個々に行っていた認証情報の管理を認証情報管理装置40が一括して行う。この装置は、各サーバ計算機の認証情報および後置計算機用の認証情報変換テーブル44を格納するテーブル格納部43を有する。また、認証情報検索部41を有し、前置計算機からの要求に応じて認証情報変換テーブル44を検索して後置計算機の認証情報を読み出し、要求した前置計算機へ送信する。前置計算機21はその認証情報で後置計算機31にアクセスする。さらに、認証情報更新部42を有し、利用者登録がない場合にクライアント計算機によって与えられた認証情報を認証情報変換テーブル44に登録する。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 クライアント計算機と、クライアント計算機から直接アクセスされる前置計算機と、クライアント計算機から前記前置計算機を介して間接的にアクセスされる後置計算機とがネットワークで接続された計算機システムにて、認証情報を管理する認証情報管理装置であって、

前記後置計算機毎にユーザに対応した認証情報を記憶する記憶手段と、

前記前置計算機のアクセス後に当該前置計算機を介して間接的に後置計算機にアクセスする際に受け取る当該後置計算機の識別情報とユーザ情報とを基に前記記憶手段から該当する後置計算機の認証情報を検索する検索手段と、

前記検索手段で検索された認証情報を当該前置計算機に返信する通信手段と、

を具備することを特徴とする認証情報管理装置。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【産業上の利用分野】 本発明は認証情報管理装置に関し、特に疎結合された計算機システムにおける異機種間の利用者認証情報を一括して管理する認証情報管理装置に関する。

【0002】

【従来の技術】 複数の計算機をネットワークによって相互に接続し、ネットワーク上の情報や資源を共用するクライアント・サーバ型のシステムが一般的になってきている。ここで、利用者がクライアント計算機からサーバ計算機にアクセスする場合に、利用者認証情報を使用してその利用者が利用を許可された当人であることを認証することが行われている。同様に、利用者がクライアント計算機からあるサーバ計算機（以下、前置計算機という）を介して別のサーバ計算機（以下、後置計算機という）にアクセスする場合にも、通常、サーバ計算機はそれぞれ認証方式が異なるので、それぞれ利用者認証情報を使用してアクセスすることになる。

【0003】 このため、利用者が前置計算機を介して後置計算機にアクセスする場合には、利用者は前置計算機と後置計算機とで2回、認証情報の入力を要求されることになる。これに対し、従来より、前置計算機を介して後置計算機にアクセスがあった場合に、後置計算機であることを利用者が意識することなく、後置計算機のサービスを利用できるようにする認証方式が知られている。

【0004】 たとえば、特開平4-71058号公報に記載の計算機システムでは、前置計算機と後置計算機とから構成されており、前置計算機および後置計算機は、通信回線によって疎結合されている。そして、それぞれの計算機は、異なった認証情報を必要としているとする。このシステムを利用する端末から前置計算機を介して後置計算機にアクセスする場合、利用者は、後置計算

機にアクセスするために認証情報を入力しなくてはならない。そこで、この計算機システムでは、前置計算機の中にあらかじめ後置計算機の認証に必要な情報を登録しておき、利用者が後置計算機にアクセスする時、自動的に前置計算機に登録された情報を後置計算機に送ることによって、利用者が後置計算機にアクセスする際に生じる利用者認証情報入力処理の問題を解決している。

【0005】 また、特開平6-274431号公報に記載の異機種接続環境における認証および認可方式によれば、異機種接続環境でのクライアント・サーバ型のシステムにおいて、クライアントからサーバへのアクセスの認証を行う方法として、ケルベロスと呼ばれる認証方式がある。ケルベロスは、セキュリティサーバという計算機を持ち、この計算機では、ネットワークに一意なユーザ識別子を持っている。ところが、セキュリティサーバの持つユーザ識別子は、サーバが持つユーザ識別子と異なる。また、ファイルへのアクセスの認可の権限を決める属性値は、サーバが持つユーザ識別子に依存する。そのため、セキュリティサーバを用いてファイルにアクセスする場合、ファイルにアクセスするたびにサーバ固有のユーザ識別子を入力しなければならない。そこで、この認証および認可方式では、サーバ内に、セキュリティサーバの持つユーザ識別子をサーバが持つユーザ識別子に変換する機構を設けることで、ユーザ識別子を入力することなくサーバ内のファイルにアクセスすることができるようになっている。

【0006】

【発明が解決しようとする課題】 クライアント・サーバ型の計算機システムで、サーバ計算機が前置計算機と後置計算機に分散させているシステムにおいて、クライアントから前置計算機（またはセキュリティサーバ）を介して後置計算機にアクセスする場合、利用者は、後置計算機にアクセスする度にユーザ識別子を入力しなければならないという問題を、上記したいずれの従来例も、前置計算機内にユーザ識別子変換機構を設けることによって、解決している。

【0007】 ところが、前置計算機が複数存在し、かつそれらの前置計算機が同じ後置計算機にアクセスする場合、上記の従来例の認証方式では、その後置計算機の認証情報が変わったときには、その後置計算機にアクセスする前置計算機毎にユーザ識別子変換機構の認証情報を更新しなければならないという問題点があった。

【0008】 本発明はこのような点に鑑みてなされたものであり、クライアント計算機から前置計算機を介して後置計算機にアクセスする際に個々に認証情報を入力する必要がなく、利用者は、サーバ計算機が前置計算機と後置計算機とに分かれていることを意識することなく、後置計算機にアクセスすることができる認証情報管理装置を提供することを目的とする。

【0009】 また、本発明は後置計算機の認証情報が変

わっても、これをアクセスする前置計算機において個々に認証情報を更新する必要がある認証情報管理装置を提供することを目的とする。

【0010】

【課題を解決するための手段】本発明では上記課題を解決するために、クライアント計算機と、クライアント計算機から直接アクセスされる前置計算機と、クライアント計算機から前置計算機を介して間接的にアクセスされる後置計算機とがネットワークによって接続された計算機システムにおいて、サーバ計算機が個々に行っていた認証情報の管理を専用の認証情報管理装置（図1の40）で行うようにする。この認証情報管理装置は、後置計算機毎にユーザに対応した認証情報を記憶する記憶手段（43）と、前置計算機のアクセス後に当該前置計算機を介して間接的に後置計算機をアクセスする際に受け取る当該後置計算機の識別情報とユーザ情報とを基に記憶手段から該当する後置計算機の認証情報を検索する検索手段（41）と、この検索手段で検索された認証情報を当該前置計算機へ返信する通信手段（41）とを具備している。

【0011】好ましくは、さらに、入力装置またはクライアント計算機からの入力情報に基づいて、記憶手段に認証情報を設定する設定手段（42）とを具備している。

【0012】

【作用】上述の手段によれば、クライアント計算機から前置計算機へアクセスする場合には、クライアント計算機は認証情報管理装置に照会し、通常の認証方式にて認証されることで前置計算機へのアクセスが可能になる。その後、クライアント計算機が前置計算機に対して後置計算機へのアクセス要求を出すと、前置計算機は認証情報管理装置にアクセスしたい後置計算機のサーバ情報を送信する。ここで、サーバ情報としては、後置計算機の識別情報と前置計算機がクライアント計算機を認証したときのユーザ情報とを通知する。認証情報管理装置では、検索手段がその後置計算機の識別情報およびユーザ情報をキーにして記憶手段に記憶されている後置計算機の認証情報を検索し、通信手段を通じて前置計算機へ送信する。前置計算機は得られた認証情報を基にして後置計算機へアクセスする。すなわち、前置計算機がその認証情報を以て認証情報管理装置に照会し、通常の認証方式にて認証されることにより後置計算機へのアクセスが可能になる。なお、検索手段による認証情報の検索にて、記憶手段の認証情報に後置計算機についての利用者登録がなされていない場合、または後置計算機へのアクセスが認証情報の変更などで認証されなかった場合には、クライアント計算機に対し認証情報入力要求を出し、クライアント計算機は認証情報を入力して認証情報管理装置に認証情報登録・更新要求を出す。認証情報管理装置では、設定手段が入力された認証情報に従って記

憶手段に登録または該当する情報を更新する。

【0013】

【実施例】以下、本発明の実施例を添付図面を参照して説明する。図1は本発明の認証情報管理装置を含む計算機システムのネットワーク構成例を示す図である。

【0014】図示の計算機システムは、クライアント計算機11と、サーバ計算機である前置計算機21、22および後置計算機31、32と、認証情報管理装置40とからなる。それぞれの計算機は、通信回線50によって接続されている。なお、実際の計算機システムでは、多数のクライアント計算機およびサーバ計算機が通信回線50によって接続されている。認証情報管理装置40は認証情報検索部41と、認証情報更新部42と、認証情報変換テーブル44を格納するテーブル格納部43とから構成されている。

【0015】ここで、クライアント計算機11から前置計算機21を経由して後置計算機31にアクセスし、後置計算機31のアプリケーションプログラムを実行する場合を例にして説明する。したがって、この例の実行のために、前置計算機21は要求受付部21aと、後置計算機の認証情報要求部21bと、後置計算機のアクセス処理部21cとを有し、後置計算機31は要求受付部31aと、プログラム処理部31bとを有している。また、クライアント計算機11は認証情報を登録するための認証情報入力処理部11aを有している。そして、認証情報管理装置40はどのサーバ計算機からもブロードキャストによって、サーバ名を指定しなくてもアクセスすることができるものとする。

【0016】認証情報は、クライアント計算機11の認証情報入力処理部11aより認証情報管理装置40にアクセスし、その認証情報更新部42によってテーブル格納部43の認証情報変換テーブル44に利用したいサーバ計算機の情報とともに登録されている。この例では、利用者は少なくとも後置計算機31について認証情報変換テーブル44に登録されている。

【0017】まず、クライアント計算機11から前置計算機21へアクセスする場合には、クライアント計算機11は認証情報を認証情報管理装置40に送信する。認証情報管理装置40では、テーブル格納部43に格納された図示しない認証情報テーブルを利用して、通常の認証方式で前置計算機21へのアクセスを認証する。

【0018】前置計算機21へのアクセスの後、クライアント計算機11からの要求に後置計算機31へアクセスしてその中のアプリケーションプログラムを実行する要求が含まれていたとすると、前置計算機21の要求受付部21aはその後置計算機31へのアクセス要求を受け付け、後置計算機の認証情報要求部21bは認証情報管理装置40に前置計算機21がクライアント計算機11を認証したときのユーザ識別子および後置計算機31のサーバ識別子とともに認証情報検索要求を送信する。

認証情報管理装置40ではこの要求を受けて、認証情報検索部41が認証情報変換テーブル44をユーザ識別子およびサーバ識別子をキーにして検索し、後置計算機31へアクセスするのに必要な認証情報を読み出し、前置計算機21へ送信する。前置計算機21では、その後置計算機のアクセス処理部21cにより、認証情報管理装置40から受けた認証情報を以て後置計算機31へアクセスする。すなわち、その認証情報を認証情報管理装置40に送信し、通常の認証方式にて後置計算機31へのアクセスを認証する。後置計算機31では、要求受付部31aにおいて、クライアント計算機11からのアプリケーションプログラム実行要求を受け付け、プログラム処理部31bによりアプリケーションプログラムを実行することになる。

【0019】図2は本発明の認証情報管理装置の構成例を示すブロック図である。認証情報管理装置40において、その認証情報検索部41は認証情報の検索要求を受け付けたり、検索した認証情報を要求した前置計算機へ返送する認証情報検索受付部41aと、テーブル格納部43の認証情報変換テーブル44に対して検索要求のあった認証情報の検索を実行する認証情報検索部41bと、検索の結果から要求された認証情報が登録されているかどうかを判定する判定部41cと、認証情報変換テーブル44から認証情報を読み出す認証情報読み出し部41dとによって構成されている。また、認証情報更新部42は利用者からの認証情報の登録・更新要求を受け付ける認証情報登録受付部42aと、認証情報変換テーブル44に対して認証情報の登録・更新処理を実行する認証情報変換テーブル更新処理部42bとによって構成されている。

【0020】前置計算機から後置計算機へアクセスするための認証情報の取得要求があると、その要求は認証情報検索部41の認証情報検索受付部41aにて受け付け、認証情報検索部41bがテーブル格納部43の認証情報変換テーブル44を検索する。ここで、判定部41cが認証情報の登録・未登録を判定し、登録済みであれば、認証情報読み出し部41dが認証情報変換テーブル44から認証情報を読み出して要求元の前置計算機に送信し、未登録であれば、クライアント計算機に対して認証情報入力要求を送信する。クライアント計算機において認証情報が入力され、認証情報管理装置40に認証情報登録要求が送信されると、この要求は認証情報登録受付部42aが受け付け、認証情報変換テーブル更新処理部42bが認証情報変換テーブル44に認証情報の登録を行う。

【0021】また、後置計算機へのアクセス時の認証が失敗したときには、その後置計算機の認証情報は変更されていることになる。この場合にも、クライアント計算機に対して認証情報の入力要求を出す。これに応じてクライアント計算機で認証情報が入力され、更新要求と

もに認証情報更新部42の認証情報登録受付部42aにて受け付けられ、認証情報変換テーブル更新処理部42bによって該当する認証情報の更新が行われる。

【0022】図3は認証情報変換テーブルの一例を示す図である。認証情報変換テーブル44は、図示のように、サーバ識別子・ユーザ識別子と認証情報との対応テーブルになっている。サーバ識別子・ユーザ識別子のフィールドには、サーバ計算機の名前および利用者の名前を表す識別子が入力され、認証情報のフィールドには、たとえば利用者の名前を表すユーザ識別子およびパスワードが入力される。したがって、認証情報検索部41bがこの認証情報変換テーブル44を検索する場合には、サーバ識別子およびユーザ識別子をキーにして検索が行われることになる。

【0023】次に、クライアント計算機から前置計算機を介した後置計算機へのアクセスの場合に処理の流れについて説明する。図4は後置計算機へのアクセス処理の内容を示すフローチャートである。

【0024】クライアント計算機11から前置計算機21を介した後置計算機31へのアクセスの場合は、まず、前置計算機21へのアクセスから始まる。すなわち、クライアント計算機11は、認証情報管理装置40にたとえばユーザ識別子およびパスワードを含む認証情報を送り、前置計算機21へのアクセスの認証を得る。

【0025】ここで、クライアント計算機11から前置計算機21に対して後置計算機31へのアクセス要求があると（ステップS1）、前置計算機21は、認証情報管理装置40に対して、アクセスしたい後置計算機31のサーバ識別子と前置計算機21のクライアント計算機11を認証したときのユーザ識別子とを送る（ステップS2）。

【0026】一方、認証情報管理装置40では、送られてきたサーバ識別子・ユーザ識別子をキーにして、認証情報検索部41bがテーブル格納部43に格納されている認証情報変換テーブル44を検索し、判定部41cにて後置計算機31の認証情報が登録済みかどうかを判定する（ステップS3）。後置計算機31の認証情報が登録済みであれば、認証情報読み出し部41dが認証情報変換テーブル44から該当する後置計算機31の認証情報を読み出し（ステップS4）、読み出した後置計算機31の認証情報を前置計算機に送信する（ステップS5）。

【0027】ステップS3の判定において、後置計算機31の認証情報が未登録であれば、認証情報を新たに登録しなければならないので、後述の認証情報更新処理に進む（ステップS6）。

【0028】そして、前置計算機21では、認証情報管理装置40から受けた後置計算機31の認証情報を基に後置計算機31にアクセスする（ステップS7）。すなわち、前置計算機21は受けた認証情報を認証情報管理

装置 4 0 に送信し、通常の認証方式にて後置計算機 3 1 へのアクセスを認証する。その後は、後置計算機 3 1 での処理になる。

【0029】次に、後置計算機 3 1 の認証情報が未登録または変更の場合の認証情報の登録・更新処理について説明する。図 5 は認証情報登録処理の内容を示すフローチャートである。

【0030】認証情報管理装置 4 0 の認証情報検索部 4 1 における判定部 4 1 c において、後置計算機 3 1 の認証情報が登録されていないとの判定があった場合には、認証情報管理装置 4 0 はクライアント計算機 1 1 に対して後置計算機 3 1 の認証情報の入力进行要求する（ステップ S 1 1）。すると、クライアント計算機 1 1 は認証情報入力処理部 1 1 a により認証情報の入力処理を行い（ステップ S 1 2）、入力された後置計算機 3 1 の認証情報を認証情報管理装置 4 0 に送信する（ステップ S 1 3）。認証情報管理装置 4 0 では、クライアント計算機 1 1 より受けた後置計算機 3 1 の認証情報を認証情報更新部 4 2 によって認証情報変換テーブル 4 4 に登録する（ステップ S 1 4）。

【0031】また、後置計算機 3 1 へのアクセス時に後置計算機 3 1 の認証情報が変更されていた場合には、認証情報変換テーブル 4 4 の後置計算機 3 1 の認証情報を変更しなければならないので、後置計算機 3 1 のアクセス時に非認証であった場合にも、この図 5 のフローチャートのステップ S 1 1 から同様の処理を開始する。

【0032】上述のように、認証情報を一括管理する認証情報管理装置をネットワーク上に新たに設けることにより、利用者は、後置計算機にアクセスする毎に、認証情報を入力する必要がなくなるため、利用者の労力が軽減されるだけでなく、後置計算機の認証情報が更新されても、認証情報管理装置に登録されている情報の更新だけでよいので、利用者の労力が軽減される。

【0033】なお、UNIX ネットワークにおける DNS (Domain Name Service) のように、ローカルエリアネットワークの同ドメイン内で認証情報を共有している場合がある。そこで、認証情報管理装置内の情報を共有している後置計算機の認証情報を

同一の認証情報でアクセス可能な計算機同士をカテゴリーに分類して認証情報管理装置に登録しておくこともできる。この管理方法を採用することにより、認証情報変換テーブル 4 4 のデータ量を少なくできるだけでなく、同一の認証情報でアクセス可能な計算機を一度に更新することができるため、認証情報の更新の際の処理を減少させることができる。

【0034】

【発明の効果】以上説明したように本発明では、サーバ計算機以外に認証情報管理装置を設置し、ユーザが前置計算機を介して後置計算機を通じてアクセスする際に、認証情報管理装置にアクセス要求を出し、後置計算機の認証情報を得るように構成した。このため、前置計算機を介して後置計算機にアクセスする都度、後置計算機の認証情報を入力する必要がなく、後置計算機の認証情報が変更されたとき、認証情報管理装置に登録されているを認証情報を更新するだけで済む。

【図面の簡単な説明】

【図 1】本発明の認証情報管理装置を含む計算機システムのネットワーク構成例を示す図である。

【図 2】本発明の認証情報管理装置の構成例を示すブロック図である。

【図 3】認証情報変換テーブルの一例を示す図である。

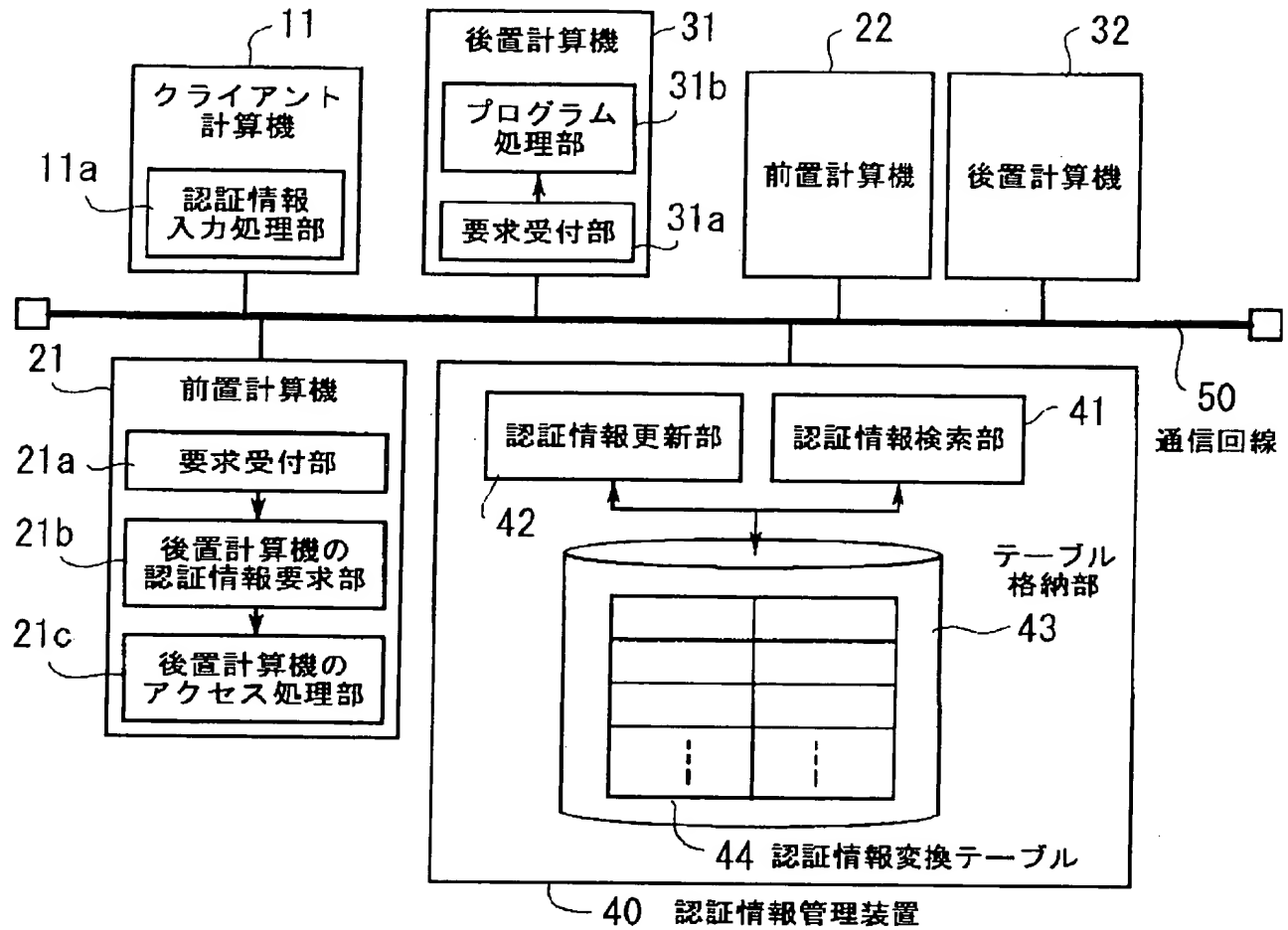
【図 4】後置計算機へのアクセス処理の内容を示すフローチャートである。

【図 5】認証情報登録処理の内容を示すフローチャートである。

【符号の説明】

- 1 1 クライアント計算機
- 2 1, 2 2 前置計算機
- 3 1, 3 2 後置計算機
- 4 0 認証情報管理装置
- 4 1 認証情報検索部
- 4 2 認証情報更新部
- 4 3 テーブル格納部
- 4 4 認証情報変換テーブル
- 5 0 通信回線

【図1】

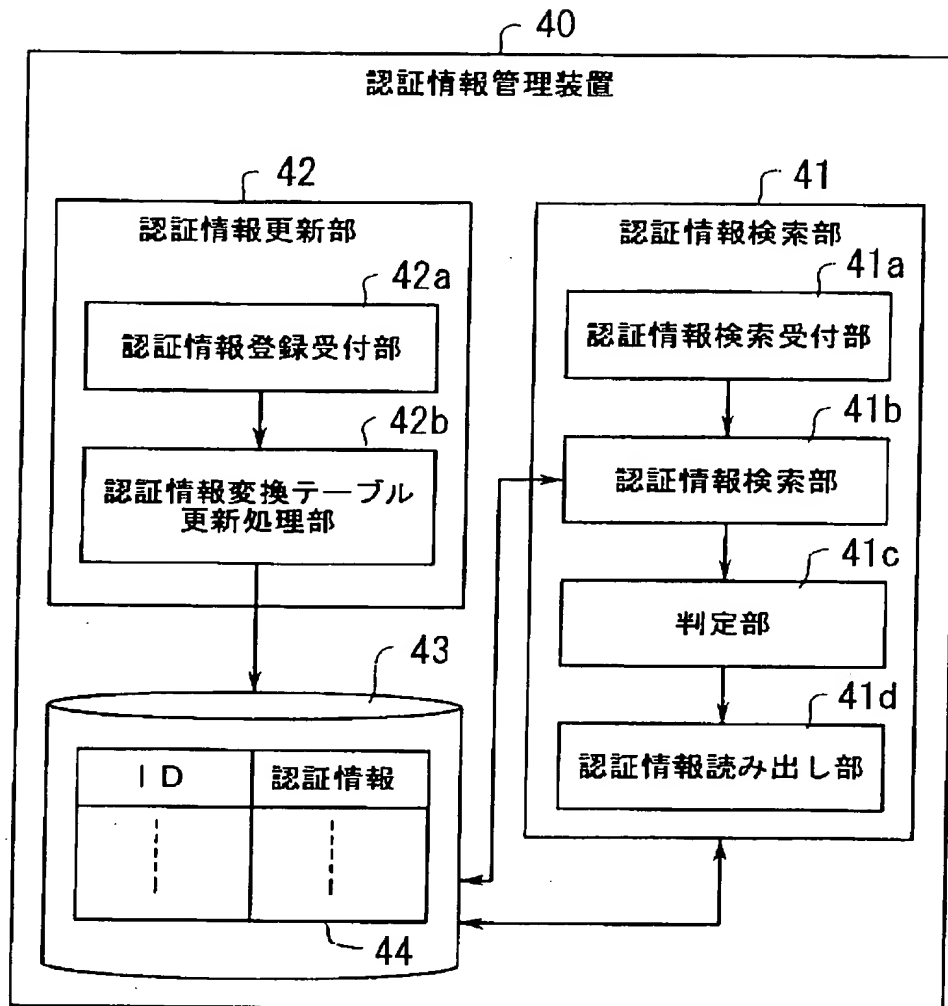


【図3】

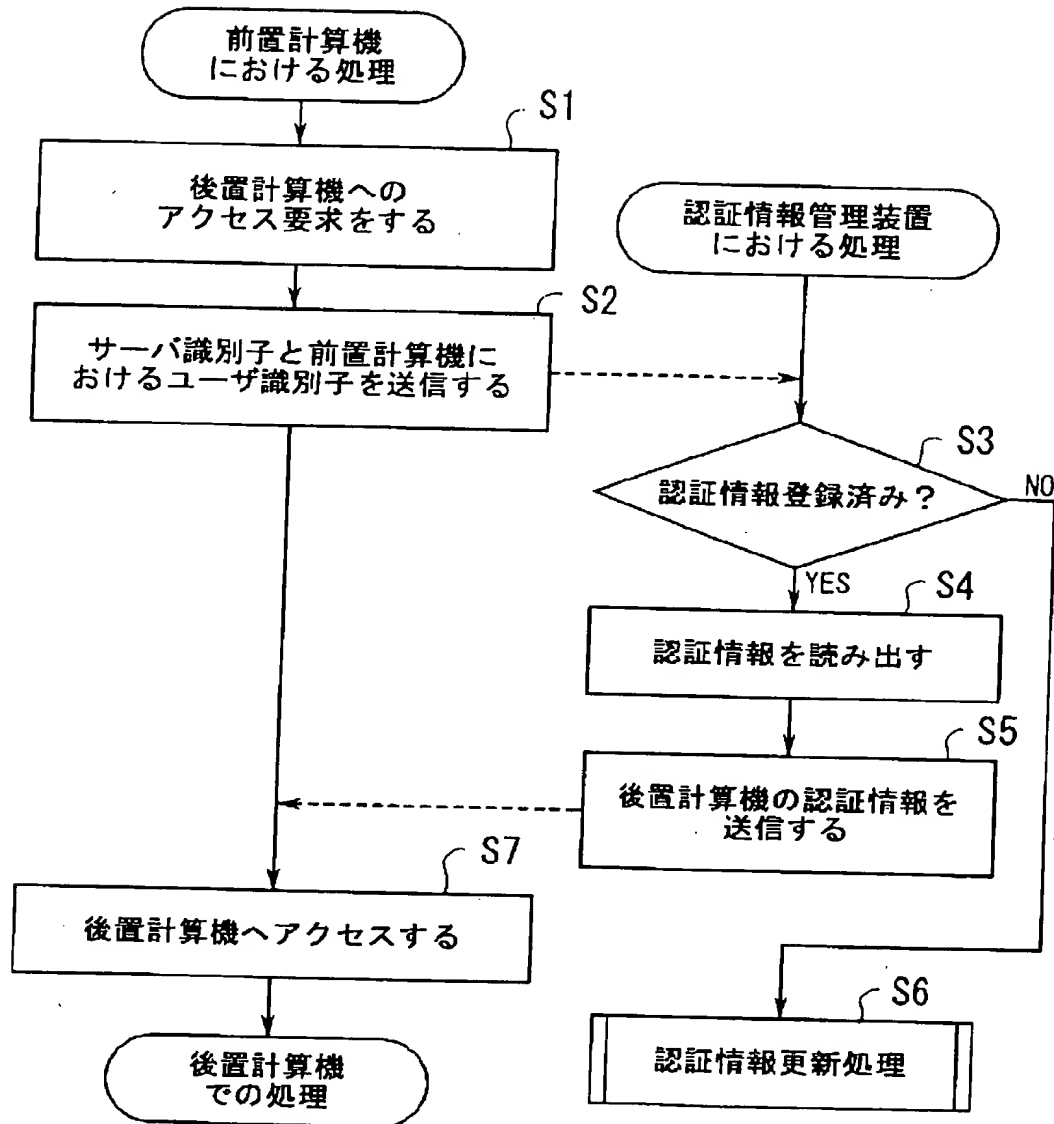
44

| サーバ識別子・ユーザ識別子 | 認証情報 |
|--------------------|----------------------|
| server1, username1 | usernameA, password1 |
| server1, username2 | usernameB, password2 |
| server2, username1 | usernameC, password3 |
| server3, username1 | usernameD, password4 |
| server4, username1 | usernameE, password5 |
| ... | ... |

【図 2】



【図4】



【図5】

